| INFORMATIO | N PROCESSOR |
|---|--|
| Patent Number: Publication date: Inventor(s): Applicant(s): Requested Patent: Application Number: | JP4211819 1992-08-03 OSHIMA MITSUAKI; others: 04 MATSUSHITA ELECTRIC IND CO LTD |
| Priority Number(s): IPC Classification: EC Classification: Equivalents: | G06F1/26; G06F1/32; G06F3/147 |
| | Abstract |
| battery is short at the part like a keyboard, CONSTITUTION:A f keyboard 201 is provided with a mem processing block 1 s display of the display part 2 | power without impairing operability by solving a problem that the usable duration of a etime of drive by the battery in a portable information processor provided with an input etc. First processing block 1 connected to an information input block 97 including the wided, and it is connected to a second processing block 98 to which a display part 2 mory effect is connected. In response to the input of the keyboard, etc., the first starts the second processing block 98 being in a standstill state, and after changing the y part 2, it stops the power supply or the operation of the both. At that time, the display is held by the memory effect. Thus, the information processor whose power tically reduced without impairing the display characteristic of the display part 2 can be |
| | Data supplied from the esp@cenet test database - I2 |

BEST AVAILABLE COPY

(19)日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号

特開平4-211819

(43)公開日 平成4年(1992)8月3日

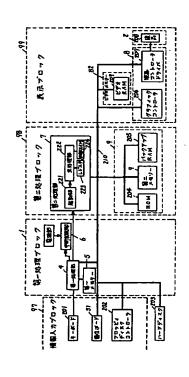
| (51) Int.Cl. ⁵ G 0 6 F 1/26 1/32 | 識別記号 | 庁内整理番号 | FΙ | 技術表示箇所 | | | | |
|---|----------------------------------|-------------------------------|-----------------|---|--|--|--|--|
| 3/147 | 1 | 9188-5B 7832-5B 7832-5B | G 0 6 F | 1/00 334 S 332 Z 審査請求 未請求 請求項の数21(全 24 頁) | | | | |
| (21)出願番号 | 特願平3-58520 | | (71)出願人 | | | | | |
| (22)出顧日 | 平成3年(1991)3月 | 122日 | (70) 500 100 40 | 松下電器産業株式会社 大阪府門真市大字門真1006番地 | | | | |
| (31)優先権主張番号 (32)優先日 | 特顧平2-73737 平 2 (1990) 3 月23 E | 1 | (72)発明者 | 大鳴 光昭 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 | | | | |
| (33)優先権主張国 | 日本 (JP) | • | (72)発明者 | | | | | |
| | | | | 人政府门其中人子门其1000番地 松下電器 產業株式会社内 | | | | |
| | | • | (72)発明者 | 古林 好則 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 | | | | |
| | | | (74)代理人 | 産業株式会社内 弁理士 小鍜治 明 (外2名) | | | | |
| | | | (3)(42)(| 最終頁に続く | | | | |

(54) 【発明の名称】 情報処理装置

(57)【要約】

【目的】 キーボード等の入力部をもつ携帯型の情報処理装置において、電池駆動時に電池使用可能時間が短い点を解決し、操作性を損なわないで省電力化を計ることを目的とする。

【構成】 キーボード201を含む情報入力ブロック97に接続された第1処理ブロック1を設け、メモリー効果のある表示部2が接続された第2処理ブロック98に接続する。キーボード等の入力に応じて、第1処理ブロック1は停止状態にある第2処理ブロック98を起動し、表示部2の表示を変更した後、両者の電源供給又は動作を停止させる。この時メモリ効果により表示部2の表示は保持される。これにより表示部2の表示特性を損なうことなく大幅な消費電力を削減した情報処理装置が得られる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 外部からのデータ列を入力する情報入力部と、上記情報入力部から入力されたデータ列を処理する第1処理部と、上記第1処理部からの情報を処理する第2処理部と、メモリ効果のある表示素子を有し第1処理部および/または第2処理部で処理された情報を表示素子に表示する表示部から成り、第1処理部は、上記情報入力部へ外部入力があった場合に必要に応じて、休止状態にある第2処理部を起動させる手段とを有する情報処理装置。

【請求項2】 メモリー効果のある表示素子として強誘 電性液晶素子を用いた請求項1記載の情報処理装置。

【請求項3】 第1処理部は、第2処理部の処理が完了 したことを検知し、第2処理部を強制的に停止させる手 段を有する請求項1記載の情報処理装置。

【請求項4】 第1処理部は、表示部を起動する手段を 有する請求項1記載の情報処理装置。

【請求項5】 第2処理部は表示開始信号を発生し、第 1処理部はその表示開始信号に基づき表示部を起動する 手段を有する請求項1記載の情報処理装置。

【簡求項6】 第2処理部は、表示部を起動する手段を 有する簡求項1記載の情報処理装置。

【請求項7】 第2処理部は、上記第2処理部自身の処理が完了した後第2処理部自身の機能を停止させる手段を有する請求項1記載の情報処理装置。

【請求項8】 第2処理部が表示部を起動させる手段を 有する請求項7記載の情報処理装置。

【請求項9】 第2処理部は、表示部の表示が完了した 後、第2処理部の機能を停止する手段を有する請求項8 記載の情報処理装置。

【請求項10】 第1処理部は、表示部を起動する手段 と、表示情報を上記表示部に送り、上記表示部の表示を 変更させる手段を有する請求項1記載の情報処理装置。

【請求項11】 第2処理部は、表示部を起動する手段を有する請求項10記載の情報処理装置。

【請求項12】 第1処理部は、表示部の表示に対応するイメージ情報の一部を記憶する手段を有する請求項1 0記載の情報処理装置。

【請求項13】 外部からのデータ列を入力する情報入力部と、上記情報入力部から入力されたデータ列を処理 40 する第1処理部と、上記第1処理部からの情報を処理する第2処理部と、メモリー効果のある表示素子を有し上記第1処理部および/または第2処理部で処理された情報を表示する表示部を有し、上記第1処理部もしくは上記第2処理部は、上部表示部を起動させる手段とを有する情報処理装置。

【請求項14】 第1処理部は、表示部を起動及び/も しくは停止させる手段を有する請求項13記載の情報処 理装置。

'\

【請求項15】 表示部は、表示の完了とともに、上記 50 理装置。

表示部自身の動作を停止させる手段を有する請求項13 記載の情報処理装置。

【請求項16】 第2処理部は、表示部を起動及び/もしくは停止させる手段を有する請求項13記載の情報処理装價。

【簡求項17】 情報入力部は、少なくともキーボード部を持ち、第1処理部でキーボードの入力信号を入力コード信号に変換し、第2処理部は、常時動作する起動部と間欠的に動作するCPUを持ち上記入力コード信号が10 上記起動部に到達した段階で、上記起動部が上記CPUを起動させプログラムの処理を開始し、上記CPUは処理完了後、上記プログラムをキーボード入力待機状態にした状態で停止させるとともに、少なくとも内部のレジスタの内容を保持させたまま上記CPUが起動する時は上記キーボード入力待機状態からプログラムの処理を再開する請求項1に記載の情報処理装置。

【請求項18】 第2処理部はレジスタと内部メモリーを内部に持つ1チップのCPUを持ち、少なくとも上記 20 レジスタと上記内部メモリーの内容を保持した状態で上記CPUクロック信号の停止により上記第2処理部の動作を停止し、クロック再開とともに上記第2処理部の動作を再開する請求項1記載の情報処理装置。

【請求項19】 外部からのデータ列を入力する情報入力部と、上記情報入力部から入力されたデータ列を処理する第1処理部と、上記第1処理部からの情報を処理する第2処理部と、表示素子を有し第1処理部および/または第2処理部で処理された情報を表示素子に表示する表示部から成り、第1処理部は、上記情報入力部へ外部入力があった場合に必要に応じて、休止状態にある第2処理部を起動させる手段を有する情報処理装置。

【請求項20】 情報入力部は、少なくともキーボード部を持ち、第1処理部でキーボードの入力信号を入力コード信号に変換し、第2処理部は、常時動作する起動部と間欠的に動作するCPUを持ち上記入力コード信号が上記起動部に到達した段階で、上記起動部が上記CPUを起動させプログラムの処理を開始し、上記CPUは処理完了後、上記プログラムをキーボード入力待機状態にした状態で停止させるとともに、少なくとも内部のレジスタの内容を保持させたまま上記CPUのクロックを停止させ、上記起動部により再び上記CPUが起動する時は上記キーボード入力待機状態からプログラムの処理を再開する請求項19に記載の情報処理装置。

【請求項21】 第2処理部はレジスタと内部メモリーを内部に持つ1チップのCPUを持ち、少なくとも上記レジスタと上記内部メモリーの内容を保持した状態で上記CPUクロック信号の停止により上記第2処理部の動作を停止し、クロック再開とともに上記第2処理部の動作を再開することを特徴とする請求項19記載の情報処理共興

30

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】本発明は表示素子を具備してなる 情報処理装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】近年パーソナルコンピュータの小型軽量化に伴い、電池で駆動する携帯型パーソナルコンピュータが登場し急速に普及しつつある。これらはノートパソコンと呼ばれ、小型軽量でありながら据置き型パソコンやラップトップ型パソコンと同等の機能をもつ。電池で10使用できるため、会議室や講義室等の電源確保が難しい所に持ち込んで使用するという新しい利用形態が生まれている。

【0003】しかしながら、このような利用形態においては、電池使用可能時間が短いという点が問題になりつつある。会議室における会議の記録や大学における講義の記録に用いる場合、一回の使用で連続して10時間程度電池で使用できることが望まれる。余裕をみると最低20~30時間、理想を言えば電卓並みの100時間以上の電池使用可能時間が求められている。

【0004】これに対し、現実に入手できるノートパソコンの電池使用時間は2~3時間に過ぎない。従って、長時間の会議で使用中に電池がなくなり電源が切れ入力作業が中断する等の不具合が発生している。また電池使用可能時間が短いために頻繁に充電する必要がありわずらわしい。

【0005】ノートパソコンは小型軽量ではあるにもかかわらず電池使用時間が短いためノートパソコンの携帯使用は不便なものになっていた。

【0006】ここで電卓・電子手帳等の既存のポケット 30型ポータブル情報機器を考えてみるとこれらは、パソコンに比べ処理速度が格段に遅いためその分消費電力が小さい。このため現状の一次電池を用いても数年程度使用でき、電池寿命を殆ど気にする必要がなかった。これに対しノートパソコンは据え置きパソコンと同じ位処理速度が速いため消費電力が大きい。このため既存のポケット型ポータブル情報機器に比べると2~4桁消費電力が大きい。高性能の充電式電池を使っても現在の技術では2~3時間の電池寿命が最高である。前に述べたようにこの電池寿命では使用者が満足しない。この短い電池寿40命を補う省電力技術として、様々な対策が考えられ、このうち一部は実施されている。

【0007】以下、従来の技術について説明する。まず「レジューム」機能と一般的に呼ばれているものが一部のノートパソコンに搭載されている。これは不使用状態が一定時間続くと、最後のコンピュータの再起動に必要な情報を不揮発性のICメモリーに退避させ、CPUと表示部等の電源を自動的に切る方式を採用している。再び使用したい時に、電源スイッチを入れると、退避させられたICメモリー内の情報に基づき、短時間で電源切 50

断時の前の処理状態と表示内容を復元するものである。 この方法は実質的な使用時間延長の効果があり現実的である。

【0008】しかし、一定期間例えば5分間キー入力を全くしないと強制的に機器の全電源が切られてしまう。表示が消えてしまうため操作者は表示内容を確認できなくなり、作業も中断される。表示内容を確認したい場合や、再び入力作業を統行する時には電源スイッチを入れる必要がある。このことは使用者にとってはわずらわしい。この省電力方法は実質的な電池寿命を永くするが、使い勝手はかなり悪くなるという欠点があった。

[0009]

【発明が解決しようとする課題】上記の従来の構成では 消費電力の低減する手段として、単に主な処理回路部と 表示回路部を含む殆ど全ての電源を停止してしまうだけ であった。このため上に述べたように使用者は不使用状 態が一定期間続くと電源が自動的に切れてしまうため、 間欠的な処理作業の場合は装置の電源を頻発に入れる必 要があった。そしてノートパソコンの場合、使用者の大 20 半は間欠的な処理を行っていることがこの欠点を大きく していた。

【0010】本発明は上記従来の課題を解決するもので、不使用状態が一定時間続いたことを検出した時点、もしくは主要な処理が完了した時点で主要処理部の電源を停止させると同時に表示部の表示を継続させる情報処理装置を提供することを目的とする。

[0011]

【課題を解決するための手段】この目的を達成するために本発明の情報処理装置は、外部からの情報を入力する情報入力部と、上記情報入力部から入力された情報を処理する第1処理部と、少なくとも上記情報入力部から入力された情報もしくはおよび上記第1処理部からの情報を処理する第2処理部と、第1処理部もしくはおよび第2処理部で処理された情報を表示する表示部を有し、少なくとも上記情報入力部への入力情報が一定期間中断したことを検出する無入力検出する構成をとっている。特に電源供給が全くない場合でも表示を継続させるメモリー型表示素子を表示部に用いる点が特徴である。

[0012]

【作用】この構成によって無入力状態が続いた場合、処理部もしくは表示部の処理は停止し、もしくは機能低下し、電力波消費は減少する。しかし、本発明ではこの場合においても表示内容が持続される。またキー入力を再開した時に主要な処理部や表示に従って駆動回路の処理は再開する。使用者にとっては、あたかも電源供給が中断されていなかったように操作できる。このため操作性を全く損なわれずに顕著な省電力化を図ることができ、電池使用時の連続使用可能時間を大幅に長くできる。

[0013]

【実施例】以下本発明の一実施例について、図面を参照

しながら説明する。

[0014]

(実施例1)

図1は本発明の第1の実施例のおける情報処理装置のプ ロック図である。情報処理装置は情報入力部3と第1処 理プロック1と第2処理プロック99の4つのプロック から構成される。

【0015】まず、情報処理装置はキーボード等の情報 入力部3に使用者からのキー入力や通信インターフェー ス等の情報入力手段による外部入力があった場合、第1 10 処理プロック1に情報を伝える。第1処理部4でキー入 カのどのキーが押されたかもしくはどのような情報が外 部から入っていたかを検知し、第1メモリー5の情報に 基づき次の処理の判断を行なう。

【0016】まず、図2のaに示すように一定の時間情 報入力部3に入力情報がない時点でかつ第2処理部7の 動作が完了した時点では中断制御部6により第2処理部 7 および表示回路部8 に対してクロック信号を停止およ び、または強制的に省電力処理を行なう。

【0017】図2を用いて省電力方法を詳細に説明す 20 る。図2のaに示すようにt=t1において情報入力部 3に n 回目のキー入力があった場合、この情報は情報入 力部3から第1処理部4へ送られる。

【0018】そして、第1処理部4でキー入力の内容を 判断し、第2処理部7の処理が必要な場合のみ、中断制 御部6と起動命令線80を介して第2処理部7に起動命 令を送り、第2処理部7を強制起動させて第2処理部7 に情報を送る。図2のcのt=t3に示すように第2処 理部7は起動された後入力に応じた処理を行い、また第 2 処理部7 処理完了の後、第1 処理部4 に終了信号を送 30 り第1処理部4もしくは、中断制御部6は起動命令線80 を介して終了命令を第2処理部137に送る。すると、第2 処理部7は最終の処理内容に関する情報、例えばRAM メモリーの内容やレジスターの内容等を一旦第2メモリ -9に退避させた。その後図2のcのt=t5に示すよ うに第2処理部7の処理を停止もしくは機能低下させ消 費電力を大幅に削減させ省電力モードに入る。第2処理 部7が停止した t = t5以降においても第2メモリー9 は電池でパックアップされているか不揮発性メモリーを 使用しているためメモリー内容は保存される。表示変更 40 が必要な場合、第2処理部7は第1処理部4へ表示変更 情報を送る。第1処理部4は表示起動命令線81を介し て表示回路8に表示起動命令を送り表示回路を起動させ る。図2のdに示すようにt=t4において処理された 情報は表示回路部8に送られ、表示回路8はビテオメモ リー82もしくは、第二メモリー9から、前回の表示内 容のイメージを呼び出し、第2処理部7から送られた表 示変更、情報に基づき新たなイメージを作り上げる。そ して、表示部2に処理情報を表示する。その後表示回路

中断制御部6を介して第1処理部4に送り第1処理部4 の指示に基づき表示回路8のクロック等の動作を停止も しくは低速化し表示省電力モードに入る、これ以降の表 示回路8の電力消費は図2のdのt=t6以降に図示す るように大幅に削減される。

【0019】 t = t6以降では表示回路部8は停止もし くは停止に近い状態にあるが、表示部2は強誘電性液晶 等のメモリー効果をもつ素子から構成されているため表 示内容は保持される。ここで表示部2の内容を説明す る。表示部2は単純マトリクス液晶の場合、図3のよう にマトリクス状の電極をもつ。水平ドライブ部11と垂 直ドライブ部12に接続された水平垂直2方向の水平ド ライプ線13と垂直ドライプ線14から構成される。電 圧印加に伴い図4にピクセルの一つの状態を示す。 ピクセルはガラス15、16の上に設けられた水平ドラ イプ線13と垂直ドライブ線14による電極により強誘 電性液晶17に信号が印加される。

【0020】図4(a)は光不透過時の状態を示す。信 号印加により、強誘電性液晶17の向きが変化し、透過 光の偏光角は変化し、偏光板を構成することにより、こ の状態では光を透過させる。

【0021】次に逆方向の電圧を加えると、強誘電性液 晶17の向きは変わり透過光の偏光角は90度回転し、 偏光板により図4 (b) に示すように光を通さなくな る。強誘電性液晶の特長の一つはメモリー効果である。 図4(c)に示すように電源を停止しても図4(b)の 状態と同じ状態を保つ。従って、t=t6から次に述べ る t = t14まで表示回路8を全く作動させなくとも表示 は継続される。こうしてt=t6以降は省電力モードに なり情報入力部3およびは第1処理部4が作動している にすぎない。

【0022】第1処理部4はキー入力の文字コードへの 変換等の処理しか行わない。このキー入力は人間が手で 行うため多くても1秒間に数十回しか入力できない。人 間の入力速度はマイコンの処理速度と比較すると数桁遅 い速度である。従って第1処理部4の処理速度は電卓程 度の遅い速度でよい。このため消費電力も据置きパソコ ンのCPUに比べて、数桁少ない。図2のbに示すよう に、第1処理部4は情報処理装置1の電源スイッチ20 が入っている間動作しているが、消費電力が少ないた め、全体の電力消費量を少なく抑えることができる。

【0023】次にt=t11においてN+1回目のキー入 力があった時は t = t12において、第1処理部4はキー 入力の内容を判断し、必要な場合中断制御部6を介し て、もしくは直接に第2処理部7に起動命令を送り起動 させる。第2処理部7は起動命令に基づきクロックによ る処理を再開し、第2メモリー部9に入った情報、すな わちt=t5において前回停止した時の情報、例えばメ モリー内容、レジスタ情報、表示内容等の情報を読みだ 8は t=t6において自らの指令、もしくは終了信号を 50 し、 t=t5時点のCPU環境を完全に復元する。この

後 t = t 13において第1処理部4からの情報が第2処理部7に送られ、処理が再開される。第2処理部7は高速の演算も可能なように処理速度を速くしてあるため消費電力も一般パソコンに近い。もし連続的に動作させた場合、既存のノートパソコン同様、電池寿命は短い。しかし本発明では間欠的に省電力モードがに入るため、消費電力はその分低くなる。

【0024】この省電力モードを説明すると、例えばWPソフト等の場合一つの処理に要する時間は通常で1ms以下である。一方、人間のキー入力は最も速くても数 10十msである。従って、図2のcに示すように第2処理部7のt13からt15までのピーク消費電力は大きいが、平均消費電力はこのピーク値の数十分の一から数百分の一になる。つまり省電力モードにより大幅な省電力化が図れる。

【0025】 t = t14において第2処理部7は表示部2 へ表示内容の変更部分のみの情報を送る。

【0026】 t=t 14以前では表示部 2 は t=t 6において変更された表示内容を、その強誘電性液晶 17のメモリー効果により、表示回路 8 が動作していなくても継 20 続して表示している。 t=t 11のキー入力に基づき表示内容が変更された部分のみ t=t 14において部分書き替えを行う。この部分書き替えは特定の水平ドライブ線 13と特定の垂直ドライブ線 14 に電圧を加えることにより、一行から数行分の、表示内容を変更する。この場合、全体の書き替えに比べ処理時間が短くなる上に、その分消費電力が少なくなる。

【0027】図2のcのt=t15において第2処理部7は動作を停止し再び省電力モードに入る。図2のcのt=t15の前に第2処理部7の処理が完了した時点、もしくは第1処理部4から終了指令を受けた時点で第2処理部7は、最終の処理情報を第2メモリー9に待避させる。

【0028】次にt=t14において第2処理部7は動作を停止又は低速化し、省入力モードに入る。t=t21, t31, t41, t51, のように短い間隔で入力情報がきた場合、例えば複数のキー入力や通信ポートからの入力の場合、図2のcに示すようにt=t23, t33, t43と省電力モードに入る。第1処理4が入力情報の間隔が一定の間隔より短いと判断した場合、第1処理4から省電力 40モード中止命令が出て、図2のcのt=t43以降に示すように、第2処理部7を強制終了させず、省入力モードに入らない。そして入力情報の間隔が長くなった時点で元のように省電力モードを開始する。

【0029】また、キー入力が一定の時間ないことを第 1処理部4が検知した場合、第1処理部4を含む主要な 動作を停止させ電源を切ってしまい、電源停止モードに 入る。但しメモリー内容は電池でパックアップされる。 ほば完全に電源は切れてしまう。但し電源を切る前に第 1処理部4は直接もしくは第2処理部7を介して表示回 50

路8に電源停止表示命令を送り、図5(b)に示すように 第7表示21を表示し電源停止表示させた後、電源停止 モードに入る。表示部2はメモリー効果をもつためこの 表示は、電源停止後も表示されるため、使用者は省電力 モードと電源停止モードの区別ができる。

【0030】省電力モードの場合はキー入力により動作が再開し、使用者は動作が中断していることを全く意識する必要がない。

【0031】しかし、電源停止モードの場合は、電源停止の表示が出ているため、これをみて使用者は電源スイッチ20を入れることにより、第2処理部7が第2メモリー9から前の処理状態を復活させ、前回と連続した次の作業を始めることができる。この部分は既存の「Resume」モードと同じである。

【0032】ここで、以上の動作を図6のフローチャートを用いて説明する。ステップ101において、電源SWONすると、ステップ102において第1処理部4が動作を始める。ステップ103において情報入力部3からのキー入力等の入力情報は第1処理部4に送られ、ステップ104で、一定時間入力中断状態があったか判断される。入力中断時間:tが大きい場合ステップ105に向け、第2処理部7が動作中ならステップ103に戻り、動作中でないならステップ106の全体の電源をOFFさせステップ107動作停止しステップ101の電源SWが押されるまで停止する。

【0033】ステップ104に戻ると入力中断時間tが数分の場合ステップ108に向い第1処理部4及び第2処理部7の処理頻度が低い場合はステップ108のパックライトの電源をOFFにしてパックライトの省電力モードに入る。

【0034】ここでステップ104に戻り入力中断時間 tが小さい場合、ステップ110の第1処理部の処理をステップ110aで表示が長時間持続しているかチェックし、長時間持続している場合は、表示の固定化焼付きを防ぐためのステップ110bで表示部2の表示のリフレッシュを行い、ステップ112aで第2処理部の処理頻度を判断し、大なら、ステップ11で第2処理部7を常時動作させておく、小ならステップ111へ向かう。ステップ111で第2処理部7の処理が必要ないと判断した場合、ステップ103に戻る。

【0035】そしてステップ111で第2処理部7の処理が必要と判断した場合、ステップ112へ向かう。 a ステップ112で第2処理部7が動作していない場合ステップ113aに向かい、第2処理部7を起動させる命令を第2処理部7へ出す。これを受けて、ステップ113で、第1処理部4及び、中断制御部6により、第2処理部7は起動させられ、ステップ114で第2処理部の処理を開始させる。そしてステップ115で表示の変更があると判断した場合、第2処理部7はステップ116aで中断制御部6と第1処理部4に表示変更情報を与え

る。するとステップ116bで、中断制御部6は表示部 起動命令を表示プロック99へ送る。ステップ116c で表示回路8を起動し、ステップ117で表示部2の部 分書き替えを含む表示変更を行い、ステップ118で表 示変更の確認後、ステップ117aで表示完了情報を第 1処理部4へ送り、ステップ117bで表示完了命令を 受けとり、ステップ119で表示部の作動停止を行う。

【0036】ここで、ステップ115に戻ると表示変更 がない場合に戻る。ステップ120で第2処理部7の処 理完了を確認した後、ステップ120aで第2処理部の 完了情報を発生させ、処理部終了命令を受けて、ステッ プ121で第2処理部7の機能を停止した後ステップ1 03の状態に戻る。

【0037】図7と図8は、実施例1をノートパソコン として具体的に構成した場合のプロック図を示す。

【0038】図8を説明すると情報入力プロック97は キーボード201とRS232Cの通信ポート51とフ ロッピーディスクコントローラー202で構成される。 別に、ハードディスク203がある。第1処理プロック* *の中は、主として第1処理部4で構成される。第2処理 プロック98の中は、クロック停止により省電力モード に入り、クロック供給により復帰する方式のCPUを採 用した第2処理部7があり、パスライン210が接続さ れている。パスライン210には、起動用のROM20 4と、DRAMで構成された第二メモリー9とレジュー ム時の各部のレジューム状態からの復帰情報を記憶する SRAMからなるパックアップRAM205が接続され ている。パスライン210には、第1処理部4や、表示 プロック99が接続されている。表示プロック99の中 は、表示回路として、グラフィックコントローラー20 6や液晶コントローラー・ドライパー207が含まれ る。また、ビデオRAM209と液晶208もある。以 上の構成要素の中から必要に応じていくつかを動作状態 とし、残りを停止状態にすることにより、省電力化を計 ることができる。この省電力方法を、(表1)に示す。

10

[0039]

【表1】

※起動時の状態

| r | | | | | | | | | | | FQ - 2-10 CABA | |
|--------------|------------------|------|------|------|-------------------|-----|----------|-----|------------------|------|-----------------|--|
| | | OFF | | | 通常入力時 (間欠KB入力) | | 頻繁処理時 | | 一定時間入力が 中断した時 | | 長時間入力が 中断した時 | |
| | | 電源 | クロック | 電源 | クロック | 電源 | クロック | 電源 | クロック | 電源 | クロック | |
| 情報入力部 | КВ | OF F | OFF | ON | ON | ON | ON | ON | ON | OFF | OFF | |
| | 通信入出力部 | OF F | OFF | OF F | OFF | OFF | OFF | OFF | OFF | OFF | OFF | |
| 第1処理 ブロック | 第1処理部 | OFF | OFF | ON | ON | ON | ON | ON | CN | OFF | OFF | |
| | 第1メモリー | OF F | OFF | ON | ON | ON | ON | ON | ON | ON | OFF | |
| | 中断制御部 | OF F | OFF | 8 | ON | DИ | ON | ON | ON | OFF | OFF | |
| 第2処理 ブロック | 第2処理部 | OFF | OFF | Ö | OF F (#ON) | ON | ON | OFF | OFF | OFF | OFF | |
| | 第2メモリー | OFF | OF F | 8 | OF, F (WON) | ON | DN | QN | OF F(#ON) | ON | OFF(⊯ON) | |
| | ROM | OF F | OFF | 0N | | QN | ON | _ | | OFF | OFF | |
| 表示 ブロック | グラフィック コントローラ | OF F | OFF | ON | OFF(#ON) | ON | OFF(WON) | OFF | | OF F | OFF | |
| | ピデオRAM | OF F | OFF | ON | OF F(#ON) | ÖN | OFF(XON) | ON | OFF(#ON) | ON | OFF(#ON) | |
| | 液晶ドライバー | OFF | OFF | ON | OFF(RION) | ON | OFF(#ON) | OFF | | OFF | OFF | |
| | バックライト | OFF | OFF | ON | | ON | | OFF | | OFF | | |

【0040】WP等の通常入力時は、間欠的なキーボー ド入力となる。従って、電源は、通信入出力部を除き、 ON状態とする。そして、第1処理プロック1にクロッ クを与え、第2処理プロック98と表示プロック99に はクロックを与えない。従って、電力消費は、第1処理 プロックのみで発生する。必要に応じて、第2処理プロ ック98や、表示プロック99にクロックを供給して短 時間間欠的に起動させる。次に、頻繁な処理の時は、第 2処理プロック98を常時クロック動作状態にして、処 理速度を速める。

【0041】一定時間キーポード入力がない時は、第2

ックアップさせ、次のキーボード入力が来た段階で復帰 させる。図8は図7とほぼ同じであるが、クロック周波 数が低い第1処理部4を全体の"モニター"として用 い、実際の処理はクロック周波数の高い第2処理部7で 行う場合を示している。第1処理部4はキーボード20 1のキーポード入力に応じて、第2処理部7をその都 度、起動させ処理を行わせるイベント処理を行う方式で ある。処理完了後第2処理部は停止し、省電力化を計 る。次のキーボード入力まで停止する。表示プロック9 9は第2処理部7からの表示信号に基づき起動し、表示 完了後自動的に停止する。図8の方式は従来の〇Sに近 処理ブロック98の電源を停止させ、メモリー内容をパ 50 いOSで動作するという効果があり、在来ソフトとの互

換性が高くなる。在来のMS-DOSは1つのCPUで動 作するように設計されている。図7の方式ではCPUは 2つとみなせるので在来の応用ソフトを動かす場合に は、互換性に問題が生じる可能性があった。又互換性の 問題がない場合でも在来OSでは省電力効果は落ちる。 従って在来OSと本発明の2CPU用の専用OS、専用 ソフトの2つを搭載することにより、WPソフトで用い た場合は本発明の専用OS用のソフトを動かし、数十~ 数百分の1の省電力化を計る。そして、汎用ソフトは、 在来OS用OSを用いる。この場合、省電力効果は落ち る。実際はノートパソコンの80%程度がWP用途のため この構成により大巾な省電力効果が計れる。

【0042】図9は、実施例1の別の具体的なプロック 図で図10はフローチャート図である。これは、MS-DOS等の従来のOSで作動させる場合の方法を開示し たものである。第2処理部7は、クロックや電源を停止 してもレジスタや内部RAM等の情報が保持される方式 のCPUを用いている。ステップ251でキー入力があ った場合、ステップ252で第1処理部4はキーボード 201からのキーボードのコード信号を、常時動作状態 20 にある起動部221に送る。ステップ253起動部22 1は、休止状態にある主処理部222にクロックを送 り、動作状態にさせる。レジスタ224と内部RAM2 23はパックアップされているためクロック供給によ り、瞬時に起動する。ステップ254で主処理部222 は、プログラムを入力待機にさせた状態で停止している ため、この状態からプログラムはスタートする。そし て、ステップ255でキーポード入力を受けWP等のプ ログラム処理を行う。ステップ256で処理に応じて、 必要なら、ステップ257で表示命令を出力し表示を書 30 き換える。ステップ256でグラフィックコントローラ 206を起動させ、ステップ259でピデオRAM20 9の内容を書き換え、ステップ260で液晶コントロー ラドライパ207を起動させステップ261で、強誘電 性液晶の液晶208を部分書き換えした後、ステップ2 62でVRAM209をパックアップした後、表示プロ ック99は停止し、ステップ263で省電力モードに入 る。ステップ270で第2処理部7の処理完了した後、 ステップ271で走行しているプログラムを"キーボー ド入力待機状態"の段階でプログラムを停止させ、ステ 40 ップ272でレジスタ223と内部RAM234等の復 帰に必要な内容と第2メモリー9をパックアップし、C PUのクロックを停止させる。ステップ273で第2処 理部7の停止し、省電力モードに入る。但し、起動部2 21は作動しているためステップ251で新たなキーボ ード入力や通信ポート5からの入力があるまで、入力待 機状態にさせる。従って、第2処理プロック98の中で は、起動部221しか作動していない。図9の方式はこ のCPUはクロックを停止させてもレジスタ等の内容が パックアップされ保持できる。クロック再開とともに、

瞬時に復帰する方式のCPUを用いている。主として作 動するCPUは1つである。従って、従来のOSを使え るという特徴がある。在来のWP等のソフトも、少し変 更するだけで使用できるため在来のソフト資産を使える

12

という大きな効果がある。従って、現時点では、極めて 現実的な方法といえる。後に述べる実施例2のような第 1処理部4により直接表示を書き換えることによりさら に大巾に電力消費を削減できる。

【0043】長時間キーボード入力がない時、レジュー ムモードに入り、殆どの電源を停止させる。特に、強誘 電性液晶の場合メモリー効果があるが、同じ表示内容を 連続的に表示させた場合、放置準安定化現象と呼ばれる 永久メモリー効果が現われる。これを避けるため、省電 カモード時、もしくは電源停止モード時にタイマー22 が、一定の時間、表示が継続したことを判断した場合、 第1処理部4や電源スイッチ20に表示変更命令を送 り、表示回路8により表示部2の表示内容の全部もしく は一部を售き替え永久メモリー現象を防止する。

【0044】万が一、永久メモリー現象が起こり、表示 部2の一部が表示変更できなくなった場合は、表示リセ ットSW23によりヒーター24を介して表示部2の温 度を上げ、液晶の配列を整えることにより、表示部2の 表示内容変更が再び可能となる。

【0045】なお、省電力モードでは第2処理部7のク ロックを停止することにより電力削減できるが、更に低 下させるには中断制御部6により、第2処理部7もしく は表示回路8への電源供給を停止することにより、より 完全な省電力化がはかられる。電源停止モードでは、第 2メモリー9の電源バックアップだけしか電力消費しな

【0046】図1のように電池使用時は、パックライト 25を消し、反射回路26を介して反射索子27を作動 させ反射モードで使用する。

【0047】図12(a)(b)のように反射索子27 としては、フィルム状の強誘電性液晶素子の透過モード と散乱モードを用い図12 (a) に示す透過を図12 (b) に示す反射を用い反射と透過を切り替えることが できる。入射光32は反射部27で乱反射し反射光33 となる。この場合偏光フィルムは、表示部2と反射素子 27の偏光板を兼用することにより部品点数を削減でき る。またフィルム状のエレクトロクロミック表示索子を 用いることにより、透過状態と、白紙のような白い乱反 射状態の2つのモードを実現できる。

【0048】又、反射素子27は図13(a)(b) のよ うに固定式でもよい。反射素子27は低屈折率光透過部 28と高屈折率光透過部29からなる光透過部と、部分 的に開口部30をもつ反射部31から構成されている。

【0049】図13 (a) に示すようにパックライト部 25からの光は、高屈折率光透過部29の中に入るが、 50 低屈折率光透過部28との界面で全反射し、図に示すよ

-187-

13

うに開口部30から偏光板35に入り、偏光となった後 液晶部17に入光し、外部に放射され明るい表示がなさ れる。

【0050】次に、電池使用的に反射モードで使う場合は図13(b)に示すように外部からの光32は液晶部17を透過しアルミの蒸着等からなる反射部31で反射し、反射光33は液晶17を通り、外部に表示される。

【0051】この反射部27は外部駆動回路が要らないため、全体構成が簡単になるという効果がある。この高屈折率と低屈折率の作成法は屈折率分布レンズで一般的に用いられている、溶融塩に侵す方法で容易に作成できる。

【0052】透過・反射兼用型液晶ディスプレイは透過もしくは反射専用型液晶ディスプレイに比べると表示品質が劣るという問題点があったがこの反射と透過を切り替えることにより、透過時と反射時のどちらの表示も専用型と同等の表示ができるという効果が生まれる。このため電池・ACの二電源駆動用途に適している。

【0053】外部電源を使用する場合は第1処理部4の 指令によりパックライト25が点灯するとともに、第1 20 処理部4より反射回路26に透過命令が送られ、反射索子27は透過状態になり図12(a)に示すように、表示は透過光により非常に表示は明るくなる。

【0054】次に電池を使用する場合は第1処理部4より、反射表示回路26に反射命令が送られ、反射素子27は乱反射を含む反射状態になり、図12(b)に示すように、外光による反射光による表示がなされる。この場合バックライト25の分だけ消費電力が減る。

【0055】又、図14(a)(b)に示すようにアルミのような金属板にテーバーのついたまる穴を設けた反 30射透過板34を使用することにより、図13(a)(b)と同じ効果が得られる。

【0056】以上のような構成をとることにより間欠的なキー入力に対してCPUは間欠動作し、平均的な消費電力は大幅に減少するという効果がある。

【0057】しかもこの場合、表示は継続するため処理 部の動作が停止しても使用者に全く、異和感を与えな い。このため操作性を全く損なわずに大幅な省電力化が できるという効果がある。

【0058】又、具体的には、キー入力の周期は数十m 40 s、これに対しWPソフト等の場合一回のCPU処理時間は平均すると数十~数百 μ s であるため数十m s のうち1/100/11000の動作時間働けばよい。このため間欠動作させることにより、消費電力も連動して低減される。しかしCPUの間欠動作だけでは、表示部が0.5/1W、全体の10/20%程度の電力を消費するため、もしCPUの賭費電力が1/1000になっても表示部が作動していれば対策前の1/10/15の消費電力は残ることになる。本発明では、表示部に強誘電性液晶等のメモリー効果のある表示素子を用いるた 50

め表示に要する電力消費をCPU同様、間欠動作させら カス

【0059】従ってWP等のキー入力主体の用途の場合、全体の消費電力を1/100~1/1000に下げることが可能となる。

【0060】(実施例2)

図15は一実施例のブロック図を示す。実施例2では、 第1処理部4の機能を強化し、消費電力の大きい第2処 理部7の作動頻度をさらに少なくしたもので、より低消 費電力化が図られる。

【0061】実施例1の図1との構成上の違いは、第1処理プロック1から表示プロック99へ表示指示信号を伝送する信号線97がある点にある。第1処理プロック1の中の第1処理部4が直接表示プロック99の中の表示回路8に指示変更信号を出し、表示部2の表示内容を変更する。なお実施例1では第2処理部7が表示回路8に表示変更信号を与える点を述べた。

【0062】図16は第1処理部4に関連したプロック図をさらに詳しく説明したもので、第1処理部4は第1メモリー部5の中にアルファベット・かな等のフォントのドットパターンをROM等により記憶する第1フォントROM部40と、イメージメモリー部41と一般メモリー部42の三つの部分をもつ。

【0063】また図11に示すようにフォントメモリーとして、第2メモリー部9の中の第2フォントROM部43を用いることもできる。従って第1処理部4だけで次の一連の簡単な表示を変更する処理ができる。キー入力に基づき文字コードを発生し、文字コードに対応したフォントパターンを第1フォントROM部40もしくは第2フォントROM部43から読み込み表示回路8を介して表示部2に表示を出すことができる。第2メモリー9の中には第2一般メモリー44がある。

【0064】つまり大きな処理を伴わないデータ文字列の入力時は、低消費電力の第1処理部4が主に表示の変更処理を行なう。大きな処理が必要な場合は消費電力の大きい第2処理部7が処理をする。このことにより、第2処理部7の動作頻度が減り、より省電力化をはかれる。この場合図16に示すように、第2メモリー部9の中の第2フォントROM43のフォントパターンを呼び出すことにより第1メモリー部5のメモリーを削減できる。

【0065】実施例2を図18と図19のフローデャートを用いて説明すると図18のフローチャートは基本的に実施例1の図6のフローチャートと同じである。違いは、第1処理部4が直接表示回路8を起動する。このためステップ130と表示フローチャート131が追加されている点にある。ステップ130で第1処理部4で処理可能な単純な表示変更であると第1処理部4が判断した場合、表示フローチャート131に向う。この中を簡単に説明すると、まず、ステップ132で表示プロック9

9が起動され、ステップ133で表示内容が変更され、 ステップ134で表示変更を確認した後、ステップ135 で表示プロックの電源をOFFしてステップ103の情 報入力の待機状態に戻る。このステップ133の表示内 容の変更をさらに詳しく説明したのが図19である。ス テップ132で第1処理プロック1の起動合?により表 示プロック99の起動を行なった後、ステップ140で カーソルの移動のみの場合は、そのままステップ141 のカーソルの部分書き換えを行なう。そうでない場合 は、ステップ142での表示部2の入力予定領域に既に 10 表示が存在するか確認する。これは、イメージメモリー 部41の内容を第1処理部4により確認できる。NOの 場合はそのままステップ143の部分書き換え処理を行 う。YESの場合はステップ144に向う。ステップ1 44では表示部99の入力予定領域に存在する表示内容 をイメージメモリー41で確認し、今回の表示変更に前 回の表示内容が必要かを判断する。NOの場合はステッ プ143で部分掛き換えにより上書きを行うだけでよ い。YESの場合は、ステップ145で、入力予定領域 に相当するイメージをイメージメモリ41もしくは第2 20 フォントROM9から呼び出し、今後、新たに表示した いイメージを合成する。ステップ146では、白黒反対 モードかどうかを判別し、YESならステップ147 で、そのイメージの該当部分を反転して表示する。NO ならステップ148で表示変更該当部の表示の部分書き 換えを行い、ステップ134表示変更を確認して、ステ ップ135で表示プロック99を停止させる。具体的に 説明すると、図20はキー入力に対する各部の処理状況 を示したものでt = t1において図20のeに示す、

"I"なるキー入力があった場合、第1処理部4は 30 "I"なる文字コードに変換し、この文字コードに相当 するフォントパターンを図16に示す第1フォントRO M40から読み込み、表示回路8を駆動させ表示部2に 図20eに示す"I"なる表示を発生させる。この場合、強誘電性液晶などのメモリー効果型ディスプレイの 場合、部分書き替えができる。部分の書き替えには2種 類の方法がある。一つは、一点を書きかえるドット部分 書き替えと、水平又は、垂直のライン一本分の全ドット を書き替える。ライン部分書き換えがある。当然ドット 書き換えの方が低消費電力であるが、高電圧が必要であり、コストが高くなる。ライン書き換えは1ドット書き 換える場合でも、一ライン全部書き換える必要があるが 低い電圧で良い。実施例では両方の表示方法について述べる。

【0066】図3に示した水平ドライブ部11と垂直ドライブ12の耐電圧が高ければ"I"の列だけの一点一点単位の部分書き替えができる。従ってこの場合、第1処理部4は"I"に対応するフォントーケ分の情報を発生すればよい。しかし耐圧の高いICのコストは高い。コストを下げるためには、この耐圧は低いことが望まし 50

い。従って現在の半導体プロセスでは、要求耐圧を下げるために、行単位の部分書き替えにも対応しておく必要がある。

16

【0067】この場合、第1処理部4は第1メモリー5の中に、最低一行分のイメージのメモリーをもつ必要がある。

【0068】日本語の場合、 $640 \times 24 dot$ 分のメモリーとなる。この場合 "I"を書き替えるためには、その一行分、つまり640 dot 分を24 ライン分書き替える必要がある。

【0069】第1処理部5のイメージメモリー41から前のイメージを読み出し、"I"のパターンを第1フォントROM40から読み出し、合成し一行分のイメージを作り上げる。この情報に基づき、表示回路8を介して表示部2の一行分を告き替える。同時にその新しい一行のイメージをイメージメモリー41に配憶させる。これで"I"の表示変更は完了する。

【0070】この場合、図16のように、第2フォントROM43を用いる場合は、コード情報を一行分もつだけでよいため、第1フォントROM40やイメージメモリー41は不要となる。この場合、一行分のデータは約40キャラクター2パイト文字で、一行あたり40×2=80Bでよい。この場合、全画面分のコード情報を第1メモリー5の内部にもつこともできる。

【0071】以上の2通りの方法で"I"なる表示が完了する。この場合、第2処理部7の処理は図20のcに示すように全く行なわれない。

【0072】 同様にして、 t2で "スペース"を t3で "L"を t4で"i"を t5で"v"を t6で"e"に キー入力に対す表示が、第1処理部4のみで行なわれる。 第1処理部4は第2処理部7に比べると著しく処理速度が遅いが、一行の表示処理を行なうには、充分な速度である。これにより低消費電力化がはかれる。

【0073】図20t7においては大量の処理を指示するキー入力、例えばWP入力時のスペルチェックや日本語から英語への翻訳処理や日本語のカナ漢字変換処理表計算の演算命令が入った状態を示している。

【0074】この場合、第1処理部4は第2処理部7の処理が必要であると判断し、t71において、第2処理部7を起動させる。この起動状態は実施例1で述べたのと同時である。第2処理部7は図20のcのように、t71において起動し中断前の処理状態に戻り、第1処理部4からの文字列の情報を受け処理を行なう、必要に応じて図20のbのようにt72において、表示回路8を介して表示部2の表示内容を変更する。

[0075] この経過は日本語から英語の翻訳処理の入 力例を用いると説明しやすい。図20fにおいて、t2 でKがキー入力され図20hにおいてKがそのまま表示 される。t1でaが入力されると図20hに示すように "ka"と表示される。

【0076】ここまでは図20のcに示すように第2処理部7は動作しない。 t7において翻訳変換キーが押された時、 t71から第2処理部7の処理が始まり、翻訳処理により"kareha"の日本語が、"He is"という英語に翻訳される。この処理結果は表示回路8に送られ、ドット書き替えが行なわれる。

【0077】図20のhに示すように "He is" と表示される。図20のdに示すのライン書き替え時の消費電力に比べて図20のgに示すように、ドット書き替え時の消費電力は少ない。

【0078】次に図21を用いてカーソル移動時の消費電力削減のために、図21の(a),(b)のように白黒反転モードを用いると、ライン書き替えの場合消費電力が大きい。従って、図21の(c),(d)のように行間のラインを用いて横棒のカーソルを表示することにより、一行の表示書き替えが不要となり、省電力化できる。また高速化されるため、低速の第1処理部4で処理しても応答が速くなる。このことはドット書き替えモードでも効果がある。

【0079】図22の(a)に示すように、カーソルの 20 移動だけは横棒カーソルを用いる。この場合、目立ちやすくするために、第1処理部4により間欠的に白黒反転表示させると、より効果的である。そして(b)のようにキー入力があった場合のみ、一字分の反転表示させる。この切り替えにより、少なくともカーソル移動時の消費電力は少なくなる。

【0080】図22の(a)~(h)は図20t1から t7までに対応し、(i)は再変換時の表示を示す。図23 はドット書き替え時に(a)~(g)は文章中に挿入入力する 時の状態を示し、第2フォントROMを図16の構成で 用いる場合は、全ての漢字コードが第1フォントROM 40に入っている訳でないので、一行分のイメージ情報 をイメージメモリー41にもっておく必要がある。そし て図23 (c) から (d) のように後退する時は"n" というイメージをイメージメモリー41から復元するた め、第2処理部7や2フォントROM43を用いなくて も(d)なる表示が可能となる。 図24の(a)~ (g) は "He is man" なる文字列を、コピーする状態 を示す。(a)~(f)までは第1処理部4だけで処理でき る。(g)は挿入処理が必要なため第1処理部4の能力で 40 ほぼ処理できる。第2処理部7が動作する。

【0081】実施例2の場合、実施例1において第2処理部7が処理していた部分の大半を、低消費電力の第1処理部4が処理するため、実施例1に比べてさらに平均消費電力が下がるという効果がある。

【0082】ただし、WPや表計算のソフトにより第1 処理部と第2処理部の分担比率の最適値は異なる。従っ てソフトにより第1処理部4は分担内容を変化させ、消 費電力と処理速度とのパランスの最適化を図ることもで きる。また図25のようにピデオメモリー82を表示プ 50

ロック99に加え第1処理部4と接続線第96と接続することにより前回の表示イメージはビデオメモリー82の中にあるため図16(a)のイメージメモリー41を省略することもできる。

【0083】(実施例3)

図26は実施例3の場合のブロック図である。実施例1 および施例2と違う部分は、図1を見ると明らかなよう に、実施例1においては、起動命令線80を介して第1 処理ブロック1から第2処理プロック98へ起動命令と 終了命令の双方が送られた。また表示起動命令線81を 介して第1処理ブロック1から表示ブロック部99へ起 動命令を終了命令の双方が送られた。

【0084】しかし、実施例3では図26から明らかな ように、まず、表示プロック99への表示起動命令線8 1がない。次に起動命令線80においては第1処理プロ ック1から第2処理プロック98へ起動命令が送られる だけで終了命令は送られない。第2処理部7が処理を終 了した段階で自分自身で停止処理を行い、省電力モード に入る。表示プロック99の起動は第2処理部7が表示 変更が必要であると判断した時データ線84を介して表 示ブロック99に表示起動命令を出し、起動させる。表 示部2の表示変更が完了した時点で、表示プロック99 は動作を停止し、表示省電力モードに入る。これを図2 7のフローチャートで説明する。このフローチャート は、第1処理ステップ群151と第2処理ステップ群1 52と表示ステップ群153の三つの部分に分かれる。 まず、第2処理プロック98起動と停止の時点から違い を述べてみる。

【0085】実施例1のフローチャート図6と違う点は図から明らかなように第2処理プロック98つまり第2処理ステップ群152から第1処理プロック1すなわち第1処理ステップ群151への制御の流れがない。つまり、第1処理部4はステップ112で第2処理部7を起動させる命令を第2処理部7へ送り、第2処理部7は起動される。この点のみが実施例1と共通する。停止に関しては実施例1と違う第1処理部4からの命令を受けて停止することはしないで、ステップ121で第2処理部の機能を自動停止する。そして、ステップ103で情報入力待機状態になる。

【0086】次に表示プロック99の起動と停止に関して実施例1との違いを述べる。実施例1では第2処理部7が表示完了情報を第1処理プロック99へ表示起動命令を送る。しかし、実施例3では図27のステップ115aで第2処理プロック98が表示プロック99が起動し、ステップ117で表示内容の変更が行われる。ステップ118で表示変更を確認した後、ステップ119で、表示プロック99を自分自身で停止させる。

【0087】以上のように実施例3は実施例1と機能は同じであるが、第2処理プロック98の停止及び、表示

プロック99の停止は自動的に行われる。

【0088】また、表示プロック99の起動命令は第2処理プロック98が発する。従って、第1処理プロック1の負担が少なくなり、全体の速度が速くなるだけでなく、構成が簡単になるという効果がある。

[0089]

(実施例4)

図28は第4の実施例のプロック図を示す。実施例4は 外部との通信等の入出力をもつ場合の本発明による省電 力方法を開示したものである。情報処理装置は情報入力 プロック97に外部との入出力を伴う入出力部50をも ち、その中に通信ポート51や外部インターフェース部 52をもつ。入出力がある場合図29のタイミング図に 示すように動作する。これは図20に示したキー入力の 場合のタイミング図と似た動作をする。図29のaに示 す通信ポートからの入力が t 1~ t 7 4 とあった場合入 出力部50の中の通信ポート部51は第1処理プロック 1に信号を送る。 t 1においては第1処理部4は、入力 情報を表示回路8に送り図29のdのように動作され表 示部での表示を図29のeのように書き替える。そし 20 て、 t 7 に大きな処理を伴う入力が来た場合のみ図29 のcのように第2処理部7をt=t71において起動さ せる。

【0090】第2処理部7はt=t7において起動命令を送り表示回路8を起動させ表示部2を書き替える。実施例3は通信等を介した入出力がある場合、大きな処理を伴わない入力に対しては、第2処理部7は動作せず、第1処理部4又は入出力部50が入出力処理、表示処理を行なう。このため入出力動作時の省電力化効果がある。

【0091】実施例4は、太陽電池を利用しているため、さらに消費電力が減少し、長期間使用できるという効果がある。

【0092】光がこなくなれば太陽電池が動作しないという面もあるが、表示部2と同じ面に太陽電池60を配置することにより、太陽電池が作動しない時は表示部2の表示内容もキーボードのキーも見えない。

【0093】従って、現実的には、不具合はない。暗い 環境例えばスライド上映中の講演会におけるWP入力等 の場合はキー入力により、電源保持回路が動作し、第1 40 処理部4は動作する。

[0094]

(実施例5)

図30は、第5の実施例のプロック図を示すもので、電源として太陽電池60が追加されている。第1処理部4は速度が遅いため電力消費量は極めて少ない。従って太陽電池で駆動させることが可能である。実施例1と殆ど同じで動作は変わらないが太陽電池の場合、入射光量が減った場合電力供給が停止する。停止した場合、まず電源部61からの電力供給に切替わる。又長期間キー入力

も太陽電池 60 からの電力供給もなくなった場合図 31 の 50 の 50 の 50 の 50 に示すように電源停止モードに入り、第 1 処理部 4 は第 1 メモリー 5 に処理情報を退避させ動作を停止する。この場合電力消費は減少する。そして 50 において太陽電池 50 の電力供給があった場合もしくは情報入力部 50 からの電力供給があった場合起動し、 50 50 により再び元の動作を開始する。

20

【0095】ここでキー入力による第1処理部4の起動法の一例を説明すると、図32に示すように情報入力部3のキー入力部62は電池64からの電圧を保持回路63に送る。従ってキーが押された場合保持回路63は電源を第1処理部4に送り、第1処理部4を起動させる。このとき並行してキー入力部62はキー入力情報を第1処理部4に送り、処理が再開される。図33は第1処理部4と第2処理部7を共用した場合のプロック図を示す。

【0096】この場合キー入力部62は各キーは1種類の電源用SWとキー入力SWの2つをもってもよい。

【0097】実施例5はさらに低消費電力化をはかった ものである。設計により、数年以上の電池交換不要型ノ ートパソコンも可能となる。なお、図33に示すように 実施例 $1\sim5$ とも第1処理部と第2処理部を兼用して一 つにすることもできる。

【0098】(実施例6)

実施例6は8mmCD-ROM等の光ディスクを用いた 情報処理装置に本発明を用いた場合である。

【0099】図34はブロック図であり、情報入力ブロック97には、CD-ROMのCD-ROMドライブ3 30 01とキーボード201が接続されている。

【0100】図35は、斜視図である。CD-ROMプレーヤ312はキーボード201と液晶208CD-ROM等の光ディスク315を光ディスク挿入部316に挿入することにより図34の起動部221に起動信号が起こり、第2処理部7が起動する。

【0101】また、キーポード201からの入力により 第1処理部4からコード信号が起動部221に送られ第 2処理部7が起動し、処理終了後、第2処理部7が停止 する点は他の実施例と同様である。

【0102】この特徴は消電力によりCD-ROMプレーヤー等のボータブル機器の電池使用可能時間が延びる。特に、CDドライブ301からの挿入信号を受けて起動部221が起動する点が本実施例の特徴であり、CD-ROM等の光ディスク315の挿入や取り出しにより、第2処理部7が起動する。

[0103]

(実施例7)

同じで動作は変わらないが太陽電池の場合、入射光量が 実施例7はディジタルテープレコーダーに本発明を応用減った場合電力供給が停止する。停止した場合、まず電 した場合を示す。図36、図37はDAT等のディジタ源部61からの電力供給に切替わる。又長期間キー入力 50 ルオーディオテープレコーダー312の応用例で液晶2

08とカセット挿入口314をもつ。ディジタルオーディオテープ313をカセット挿入口314に挿入することにより、図36のプロック図に示すように、ディジタルテープドライブ311からの挿入信号により、第1処理部4を介して起動部221に信号が送られ、第2処理部7は起動する。

【0104】ディジタルオーディオテープ313の出し入れにより第2処理部7が起動停止することにより、操作者のテープ出し入れと連動して、作動を始めるという効果がある。

【0105】我々のシミュレーションによる試算ではW Pソフトで動作させ、本発明を用いないで5Wの平均消 費電力が、あった場合、本発明を用いることにより数十 mwになる。従って、従来の二次電池でも数百時間程度 の使用が可能になり、高効率のリチウム電池等の一次電 池を用いることにより1000時間以上も可能となる。 つまり、毎月5時間使用しても1年以上もつノートパソ コンが可能となり、ポケット電卓のように長時間電池交 換なしに使用できる。このときにより、開発方向も高速 化、多画素化が進められている。充電のわずらわしさか 20 ら使用者が解放される。本発明は電源コード及び充電器 からノートパソコンを開放するものである。従来強誘電 性液晶の応用面に関しては、高速性・高解像度の面に注 目されていた。本発明の着眼点は、強誘電性液晶におい て従来全く注目されていなかった、消費電力削減の面に 焦点をあてたものである。

【0106】この種の着眼は従来になく、今後成長が期待されるノートパソコン等の高機能ポータブル情報機器の省電力化に対する効果は高い。

【0107】なお、メモリー効果のある表示素子として 30 強誘電性液晶を実施例として用いたが、スメクチック液晶やエレクトロクロミック表示素子のような他のメモリー型表示素子として使うことができる。また液晶は単純マトリクスドライブ型液晶の例を示したがTFT液晶ドライブも用いることができる。

[0108]

【発明の効果】以上述べたように本発明は、外部からの情報を入力する情報入力部と、該情報入力部から入力された情報を処理する第1処理部と、少なくとも該情報入力部から入力された情報もしくはおよび該第1処理部か 40 らの情報を処理する第2処理部と、第1処理部もしくはおよび第2処理部で処理された情報を表示する表示部を有し、この表示部にメモリー効果のある表示素子を用いることにより、操作性を全く損なわずに、大幅な消費電力削減することができる優れた情報処理装置を実現するものである。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施例における情報処理装置の プロック図

【図2】本発明の実施例1のタイミング図

【図3】本発明の実施例における表示部の構成図

【図4】本発明の実施例における表示部の動作原理断面 図

22

【図5】本発明の実施例における表示部の画面図

【図 6】本発明の実施例における動作を説明するフロー `チャート図

【図7】本発明の具体的な実施例の構成を示すプロック 図

【図8】本発明の具体的な実施例の構成を示す別のプロ 10 ック図

【図9】本発明の具体的な実施例の構成を示す別のプロック図

【図10】本発明の具体的な実施例における動作を説明 するフローチャート図

【図11】本発明の具体的な実施例における別のブロッ ^{内図}

【図12】本発明の実施例における反射素子の動作原理

【図13】本発明の実施例における反射板の動作原理図

【図14】本発明の実施例における別の反射板の動作原 理図

【図15】本発明の実施例2を説明するためのプロック 図

【図16】本発明の実施例2における第1処理部周辺の プロック図

【図17】本発明の実施例における別の第2処理部周辺のプロック図

【図18】本発明の実施例2を説明するためのフローチ ヤート図

【図19】本発明の実施例2を説明するためのフローチャート図

【図20】本発明の実施例2を説明するためのタイミング図

【図21】本発明の実施例2を説明するためのカーソル の表示状態図

【図22】本発明の実施例2を説明するための翻訳処理 時の表示部正面図

【図23】本発明の実施例2を説明するための追加入力 の表示部の前面図

【図24】本発明の実施例2を説明するための複写モー ド時の表示図

【図25】本発明の実施例2を説明するための変形のプロック図

【図26】本発明の実施例3を説明するためのプロック 図

【図27】本発明の実施例3を説明するためのフローチャート図

【図28】本発明の実施例4を説明するためのブロック

50 🗵

24

23

【図29】本発明の実施例4を説明するためのタイミン グ図

【図30】本発明の実施例5を説明するためのブロック図

【図31】本発明の実施例5を説明するためのタイミング図

【図32】本発明の実施例5を説明するための情報部入 カ部のプロック図

【図33】本発明の実施例5を説明するための第1処理 部と第2処理部を兼用した場合のプロック図

【図34】本発明の実施例6を説明するためのプロック図

【図35】本発明の実施例6を説明するための斜視図

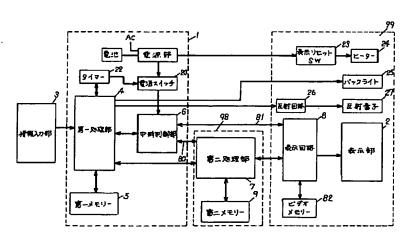
【図36】本発明の実施例7を説明するためのプロック図

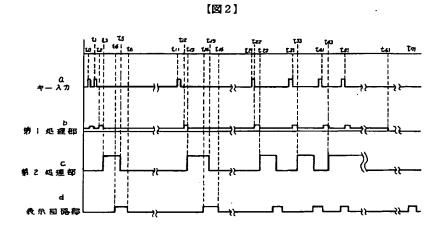
【図37】本発明の実施例7を説明するための斜視図 【符号の説明】

- 1 第1処理プロック
- 2 表示部
- 3 情報入力部
- 4 第1処理部
- 5 第1メモリー部
- 6 中断制御部
- 7 第2処理部
- 8 表示回路部

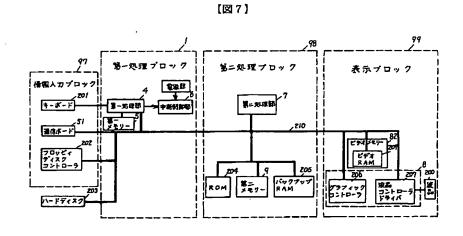
- 9 第2メモリー
- 11 水平ドライブ部
- 12 垂直ドライブ部
- 20 電源スイッチ
- 24 ヒーター
- 25 バックライト
- 26 反射回路
- 27 反射素子
- 30 開口部
- 3 2 入射光
- 3 3 反射光
- 3 4 反射透過板
- 40 第1フォントROM
- 43 第2フォントROM
- 82 ピデオメモリー
- 98 第二処理プロック
- 99 表示プロック
- 201 キーボード
- 202 フロッピィディスクコントローラー
- 20 204 ROM
 - 205 パックアップRAM
 - 206 グラフィックコントローラ
 - 207 液晶コントローラ・ドライバー
 - 208 液晶
 - 209 パス

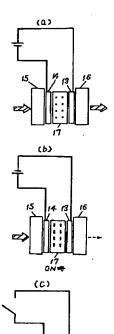
[図1]





[図3]



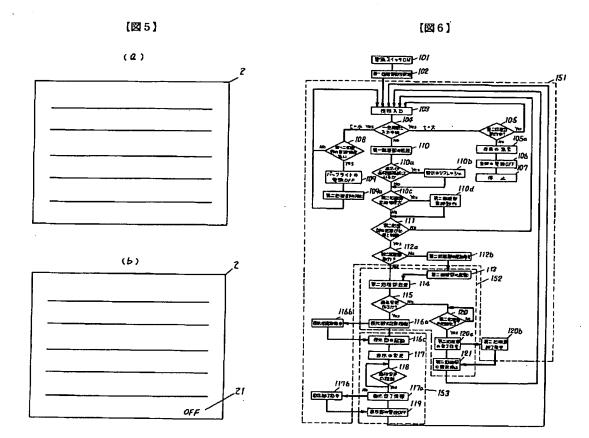


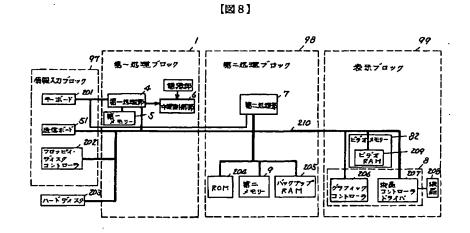
[図4]

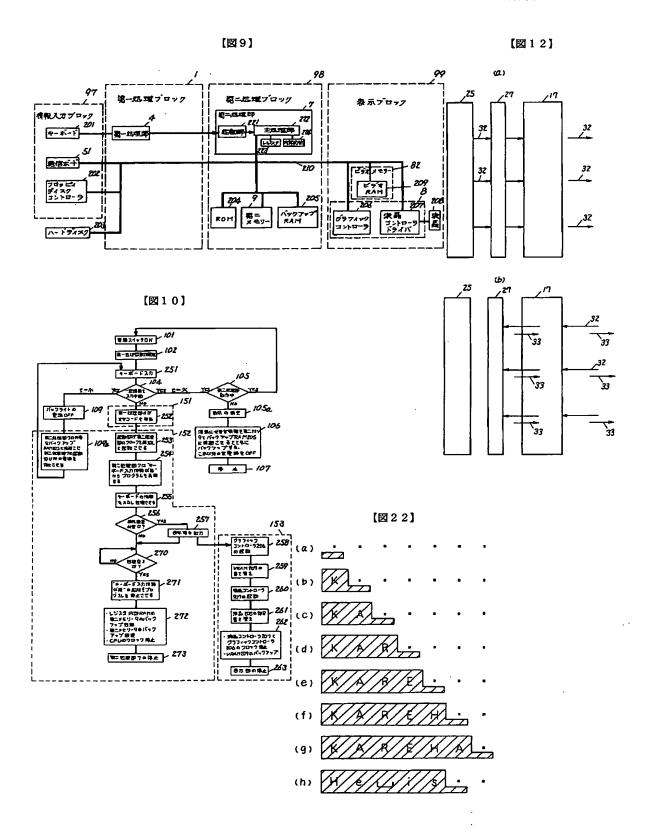
[図21]

OFF

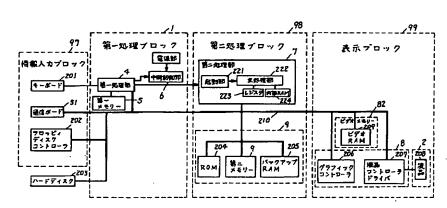
- (a) is a Japanese
 I am a American
- (b) He is a Japanese I am a ™merican
- (c) He is a Japanese
 I am a American
- (d) He is a Japanese
 I am a American

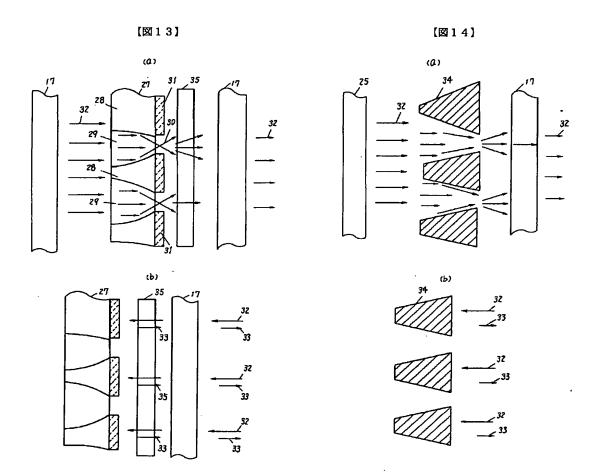






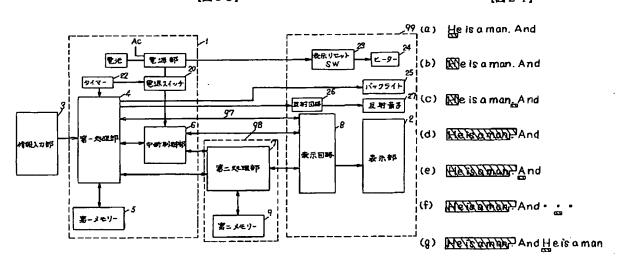
[図11]



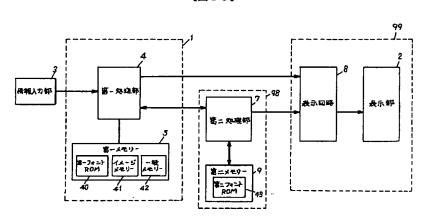


[図15]

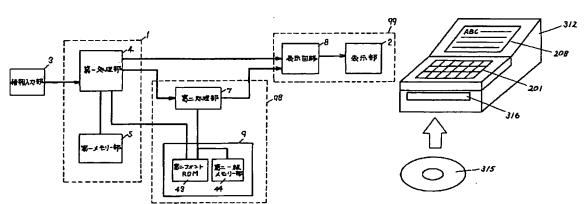
【図24】



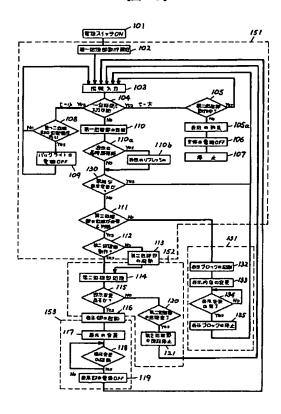
【図16】



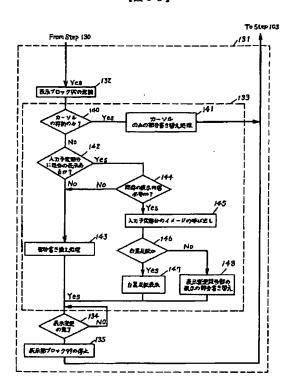
[図17] [図35]



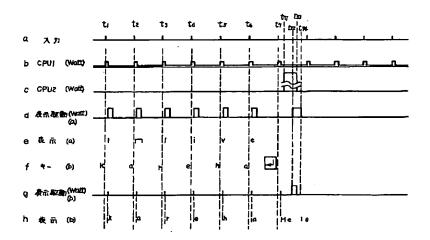
[図18]



【図19】



【図20】



【図23】

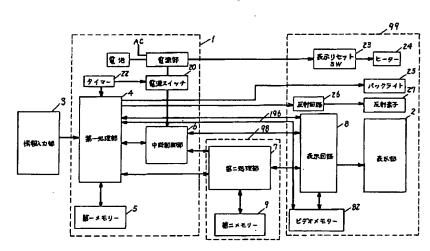
1 2 8 4 5 6 7 8 9 10 11 12 18 14 15 18 17 18 19 2021 22 28 24

- (a) Hewiswaman. Andulwam
- (b) Heuisua Rogen. And I am
- (c) Heuisua Meen Anduluam
- (d) He-is-a- And-I-am
- (e) He-is-a-XAEAH-am
- (f) He-is-a-teacher. And-1-am

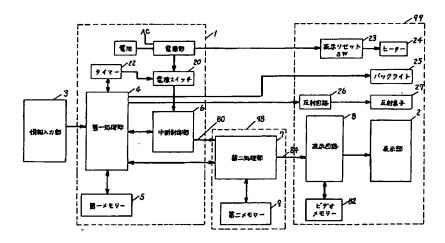
62 54 63 48 前路 63

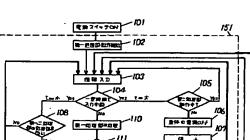
【図32】

【図25】



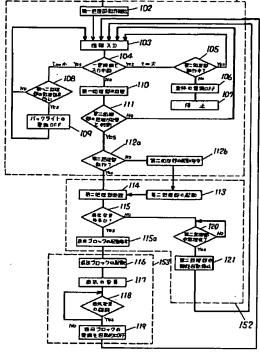
【図26】



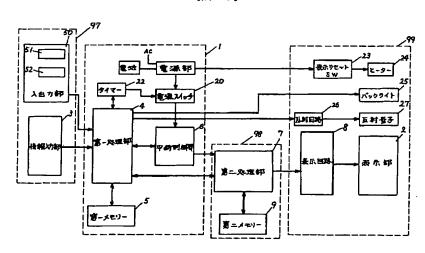


[図27]

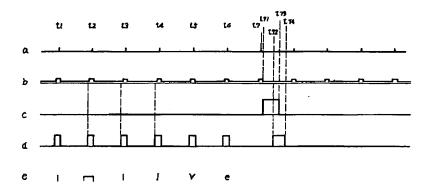
【図37】



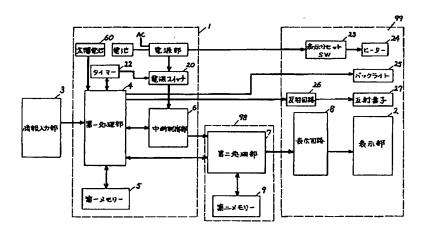
[図28]



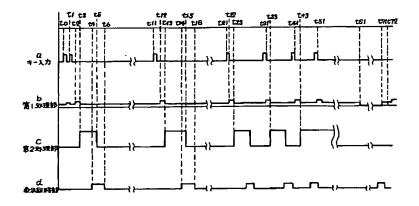
[図29]



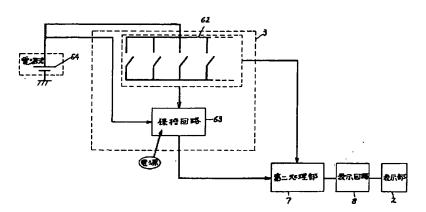
【図30】



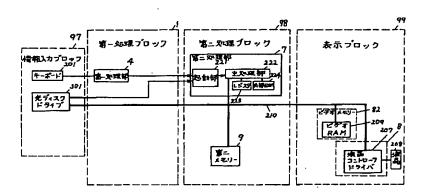
【図31】



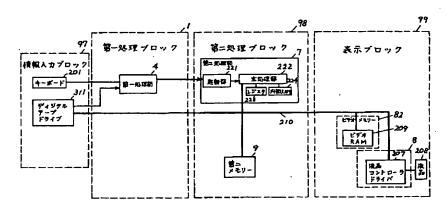
[図33]



[図34]



【図36】



フロントページの続き

(72)発明者 藤原 正三

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内 (72)発明者 上村 強

大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

| ☐ BLACK BORDERS |
|---|
| IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES |
| FADED TEXT OR DRAWING |
| BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING |
| ☐ SKEWED/SLANTED IMAGES |
| ☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS |
| ☐ GRAY SCALE DOCUMENTS |
| LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT |
| REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY |
| ☐ OTHER: |

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.